(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平8-23342

(43)公開日 平成8年(1996)1月23日

(51) Int.Cl.*

識別記号 庁内整理番号 F I

技術表示箇所

H04L 12/437

H04L 11/00

331.

審查請求 有 請求項の数5 OL (全 6 頁)

(21)出竄番号

(22)出願日

特願平6-154384

平成6年(1994)7月6日

(71)出願人 000004237

日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目7番1号

(72)発明者 吉田 徳夫

東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株

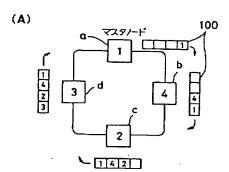
式会社内

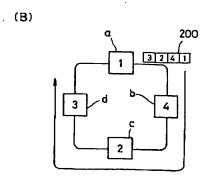
(74)代理人 弁理士 ▲柳▼川 信

(54) 【発明の名称】 リング伝送路におけるプロテクション情報管理システム

(57)【要約】

【目的】 リング伝送路内のノード間の連鎖情報と各ノ ードのノードIDとからなるリングプロテクション情報 を用いて主信号のプロテクションが行われる場合、網構 成が変更になるとリングプロテクション情報の設定変更 が各ノードで必要になる。これを容易に自動的に行う。 【構成】 マスタノードaは、収集パケット100 を送出 し、各ノードb~dは自ノード I Dを収集パケット100 に挿入する。マスタノードaへ到着した収集パケットに は連鎖情報が自動的に生成されており、よって、マスタ ノードはこの連鎖情報をブロードキャスト通知パケット 200 で各ノードへ通知する。各ノードはこの通知パケッ ト200 の連鎖情報を最新のものとして更新し保持する。





【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のノードが互いにリング状伝送路に より接続された通信システムのプロテクション情報管理 システムであって、

1つのノードは、リングプロテクション情報を収集する ための収集パケットを発行して他のノードに対して送出 する手段を有し、

前記他のノードの各々は、前記収集パケットの受信に応 答して自ノードのリングブロテクション情報を当該収集 パケットに挿入して次段ノードへ送出する手段を有し、 前記 1 つのノードは、更に前記収集パケットの受信に応 答してとの収集結果である最新のリングプロテクション 情報を他のノードに対して通知するための通知パケット を発行して送出する手段を有し、

前記他のノードの各々は、更に前記通知バケットの受信 に応答して前記最新のリングプロテクション情報の更新 をなす手段を有することを特徴とするリング伝送路にお けるプロテクション情報管理システム。

【請求項2】 前記1つのノードは予め定められたマス タノードであり、前記他のノードはスレーブノードであ 20 るととを特徴とする請求項 1 記載のリング伝送路におけ るプロテクション情報管理システム。

【請求項3】 前記1つのノードは、外部よりトリガ供 給を受けたノードであり、このトリガ供給に応答して前 記収集バケットを発行して他のノードに対して送出する よう構成されていることを特徴とする請求項1または2 記載のリング伝送路におけるブロテクション情報管理シ ステム。

【請求項4】 前記トリガは定期的に発行されるように なっていることを特徴とする請求項3記載のリング伝送 30 路におけるブロテクション情報管理システム。

【請求項5】 前記トリガは、障害の復旧やリングプロ テクション情報変更命令に応答して生成されることを特 徴とする請求項3記載のリング伝送路におけるプロテク ション情報管理システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は複数のノードが互いにリ ング状伝送路により接続された通信システムのプロテク ション情報管理システムに関するものである。

[0002]

【従来の技術】ディジタル伝送系において、伝送路障害 を救済するためのプロテクション方式としてルーブバッ クスイッチを用いるリングシステムがある。このリング システムには、システム構成時に使用される光ファイバ の数により、2ファイバ方式と4ファイバ方式とに分類 され、またリングシステム内に障害がない状態でのトラ フィックの流れにより、ラインスイッチド方式とパスス イッチド方式とに分類される。

FINITIONS OF RING ARCHITE CTURES」,T1 X1.5/90-179に開示さ れている。

[0004] BIDIRECTIONAL LINE SWITCHED RING (以下、BLSRと略記 する) においては、リング内の各ノードはプロテクショ ンを実行する上で必要な情報、すなわちリングプロテク ション情報を各々管理し保持する必要がある。

【0005】とのリングブロテクション情報としては、 リング内のノードを特定するためのノードID情報、リ ング内のノードの連鎖状態を示すノード連鎖情報、ノー ド障害時等のミスコネクションの発生を防止するための スケルチ情報がある。これ等のリングプロテクション情 報に関しては、「SONET BIDIRECTIO-NAL LINESWITCHED RING EQU IPMENT GEN-ERIC CRITERI A], GR-1230-CORE, ISSUE1. 6C記 載されている。

【0006】リング内においては、各ノードが保有する リングブロテクション情報の整合性が保証されていない と、リングプロテクションが正しく実行できないことに なる。

【0007】図7は従来のBLSRにおけるリングプロ テクション情報の設定例を示す概略システム図である。 図において、ノードaはノードID=1、ノードbはノ ードID=4、ノードcはノードID=2、ノードdは ノードID=3であり、これ等4つのノードa~dから なるリングシステムの例である。尚、以後の説明におい ては、リングプロテクション情報のうち、ノードID情 報及びノード連鎖情報の管理、保持について述べるとと

【0008】図7において、ノード【D情報及びノード 連鎖情報は外部から入力されるコマンドにより各ノード に夫々設定され、各ノードはこの設定されたリングプロ テクション情報に基づいてリングプロテクションを実行 する様になっている。

【0009】例えば、ノードaには、ノードID=Iと ノード連鎖情報である(1-4-2-3)なる情報(ノ ードID=Iを始点として各ノードの接続順序がCW方 40 向にノードIDで連鎖状に示されている)が設定され る。また、ノードbには、ノードID=4とノード連鎖 情報(4-2-3-1)が、ノードCには、ノードID = 2 とノード連鎖情報(2 – 3 – 1 – 4)が、ノード d には、ノードID=3とノード連鎖情報(3-1-4-2)が夫々設定される。

【0010】との状態において、ノードbとノードcと の間に新たにノード I D = 8 なるノードが追加された場 合には、ノードa~dのノード連鎖情報の更新及びノー ドID=8のノードへのノード連鎖情報の設定が必要に 【0003】尚、これ等各技術については、文献「DE 50 なる。例えば、この場合、ノードaにはノード連鎖情報 (1-4-8-2-3) が外部コマンドにより設定されるととになる。

【0011】リングプロテクション情報の残りの1つであるスケルチ情報については、リング内の各ノードのクロスコネクト接続情報が更新、変更または削除された場合に、各ノードの管理保持するスケルチ情報の更新が、ノード毎に外部コマンドを用いて行われる。

【0012】 CCで、クロスコネクト接続情報とは、各 ノードにおける回線接続情報のことである(英語でいう CIRCUIT)。例えば、ノードaの時計廻りのライ 10 ンからの入力をライン1、反時計廻りのラインからの入 力をライン2とすれば、ライン1からの入力信号がノー ドaをスルーしてライン2側に抜ける信号なのか、また は、ノードaでドロップされる信号なのかを設定する情 報である。クロスコネクト情報は、バス単位に管理設定 される情報である。

【0013】 これに対して、スケルチ情報とは、リングネットワークにおいて、ノード a のライン 1 から入力された信号(パス)がどのノードからアップされ、どのノードでドロップされるかを示す情報である。

【0014】言い替えると、クロスコネクト接続情報は ノード単位の回線管理情報であり、スケルチ情報はリン グネットワーク単位の回線管理情報である。

【0015】BLSR(Bidirectional Line Switched Ring)では、プロテクションを実施するために自ノードID、ノード連鎖情報、スケルチ情報が必須となる。ノード連鎖情報は、自ノードIDが設定されてさえいれば、生成可能な情報である。また、同様に、スケルチ情報はクロスコネクト接続情報が設定されていれば、生成可能な情報である。情報に違いさえあれ、ノード連鎖情報、スケルチ情報の生成は同一方式で生成可能となる。

[0016]

 (\mathcal{O})

0

【発明が解決しようとする課題】図7に示したBLSRにおいては、リング内にノードが追加または削除されることによってリングのトポロジーが変更になると、各ノードのクロスコネクト接続情報に変更が生じるので、ノード毎に外部コマンドを用いてリングプロテクション情報の更新処理を行う必要があるという欠点がある。

【0017】本発明の目的は、リングプロテクション情報の管理、更新処理を各ノードに設定されている情報に基づき自動的に行うことが可能なリング伝送路におけるプロテクション情報管理システムを提供することである。

[0018]

【課題を解決するための手段】本発明によれば、複数の ノードが互いにリング状伝送路により接続された通信シ ステムのプロテクション情報管理システムであって、1 つのノードは、リングプロテクション情報を収集するた めの収集パケットを発行して他のノードに対して送出す る手段を有し、前記他のノードの各々は、前記収集パケットの受信に応答して自ノードのリングブロテクション情報を当該収集パケットに挿入して次段ノードへ送出する手段を有し、前記1つのノードは、更に前記収集パケットの受信に応答してこの収集結果である最新のリングプロテクション情報を他のノードに対して通知するための通知パケットを発行して送出する手段を有し、前記他のノードの各々は、更に前記通知パケットの受信に応答して前記最新のリングプロテクション情報の更新をなす手段を有することを特徴とするリング伝送路におけるブロテクション情報管理システムが得られる。

[0019]

【作用】予め指定された1つのノード(マスタノード)が定期的にリングプロテクション情報収集バケットを発行して各ノードへ送出し、この収集バケットを受けた各ノード(スレーブノード)は自ノードに設定されているリングプロテクション情報生成へ必要な情報をこの収集バケットへ挿入し次段ノードへ再送する。そして、全てのノードにより情報が挿入された収集バケットを受信した当該1つのノードは、リングプロテクション情報更新のための情報を通知する通知バケットをブロードキャストにより各ノードへ送出し、各ノードはこの通知を受けて自ノードのリングプロテクション情報の更新保持を行うものである。

[0020]

【実施例】以下、本発明の実施例について図面を用いて 説明する。

【0021】図1は本発明の実施例の各ノードのブロック図であり、トリガ検出部10は外部からのトリガ入力を検出して収集バケット処理部11に対して起動をかけるものである。

【0022】収集パケット処理部11は、この起動に応答して、リングプロテクション収集のための収集パケットを生成して送出し、また自ノードが発行した収集パケットを受信すると、連鎖情報処理部12に対して起動をかけるものである。更に、受信した収集パケットが自ノードの発行のものでない場合には、自ノードIDを当該収集パケットに挿入して次段ノードへ送出するものである。

【0023】連鎖情報処理部12は、収集パケット処理 部11からの起動に応答して、連鎖情報を他ノードへ通 知するための通知パケットを生成してブロードキャスト にて送出し、また受信した通知パケットに挿入されてい る連鎖情報を検出して連鎖情報格納部13内の連鎖情報 の更新を行うものである。

【0024】図2は図1の収集バケット処理部11の動作の詳細を示すフローチャートであり、図4(A)の収集パケット100の流れと共に説明する。尚、図4

(A)の例では、ノードaがマスタノードであり、他の ノードb~dがスレーブノードであることが予め定めら れているものとする。

 $\langle O \rangle$

0

【0025】マスタノードaにおいては、定期的にトリガが外部より供給される。この定期的トリガに応答して(21)、マスタノードaの収集パケット処理部11は連鎖情報生成のためのノードIDを収集するパケット100を生成して送出する(22)。

【0026】スレーブノードb~dの各収集パケット処理部11は収集パケット100を受信すると(25)、自ノードIDを収集パケット100の前部から順に挿入して(26)、下流ノードへ収集パケット100を順次 10送出するのである(27)。

【0027】マスタノードaの収集パケット処理部11では、自ノードが送出した収集パケット100であることを検出すると(23)、収集結果を連鎖情報処理部13へ通知する(24)。尚、パケットが収集パケットであるか通知パケットであるか、また自ノード発行か否かの判断は、各パケットのヘッダ部にそれ等を示す情報を予め書込んでおくことにより可能である。

【0028】図3は図1の連鎖情報処理部12の動作の詳細を示すフローチャートであり、図4(B)の通知パ 20ケット200の流れと共に説明する。尚、図4(B)の例では、図4(A)の場合と同様にノードaがマスタノード、ノードb~dがスレーブノードである。

【0029】マスタノードaにおいては、連鎖情報処理 部12が収集バケット処理部11より通知を受けると

(31)、収集結果である連鎖情報にて連鎖情報格納部 13の格納情報を更新すると共に、他のスレーブノード b~dへこれを通知すべく通知バケット200を生成し てブロードキャストにて送出する(33)。

【0030】スレーブノードb~dにおいては、連鎖情報処理部12が通知バケット200を受信すると(34)、この通知パケットに含まれている最新の連鎖情報を用いて連鎖情報格納部13の格納情報を更新する(35)。

【0031】マスタノードaにおいて定期的にトリガを発行するのみで、常に各ノードの連鎖情報が最新のものに設定され保存されていることになる。

【0032】他の情報例として、特定のノードをマスタ ノードとして予め定めておくことなく、任意のノードに おいて外部よりトリガを定期的に供給するようにすれ ば、同様な動作及び効果が得られることになる。

【0033】図5は本発明の別の実施例の動作を説明する図であり、ノードbとcとの間で双方向ラインに障害が発生し、復旧した場合、この復旧タイミングをトリガ

として、ノードb、 c が収集パケットの送出を開始する場合の例である。 C の例でも、収集が完了すると、ノード連鎖情報通知パケットを各ノードへ通知することになる。

6

【0034】図6は本発明の更に他の実施例の動作を説明する図であり、ノードcにおいて、外部からの入力コマンドによりノードIDが登録または更新されたタイミングでトリガ生成し、このトリガ検出に応答してノード cが収集バケット100を生成送出し、収集結果を連鎖情報通知バケットで各ノードに通知するものである。

【0035】尚、収集パケットの送出トリガとしては、 クロスコネクト接続情報の更新タイミングも当然考えられる。また、スケルチ情報の収集の場合は、ノード連鎖 情報に必要なノード I Dの収集の代りに各ノードのクロ スコネクト情報を収集するものであり、収集情報が異な る以外は、前述の各実施例と同じである。

[0036]

【発明の効果】以上の如く、本発明によれば、BLSR のプロテクションに必要なリングプロテクション情報の自動生成が可能となり、かつリング内各ノードが管理保持している情報の定期的整合チェックが可能となるという効果がある。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施例のノードのブロック図である。 【図2】図1の収集バケット処理部11の動作フロー図 である。

【図3】図1の連鎖情報処理部12の動作フロー図であ ス

【図4】(A)は本発明の一実施例における収集バケットの送出処理を示す図、(B)は同じく通知バケットの送出処理を示す図である。

【図5】本発明の他の実施例の動作を説明する図であ る。

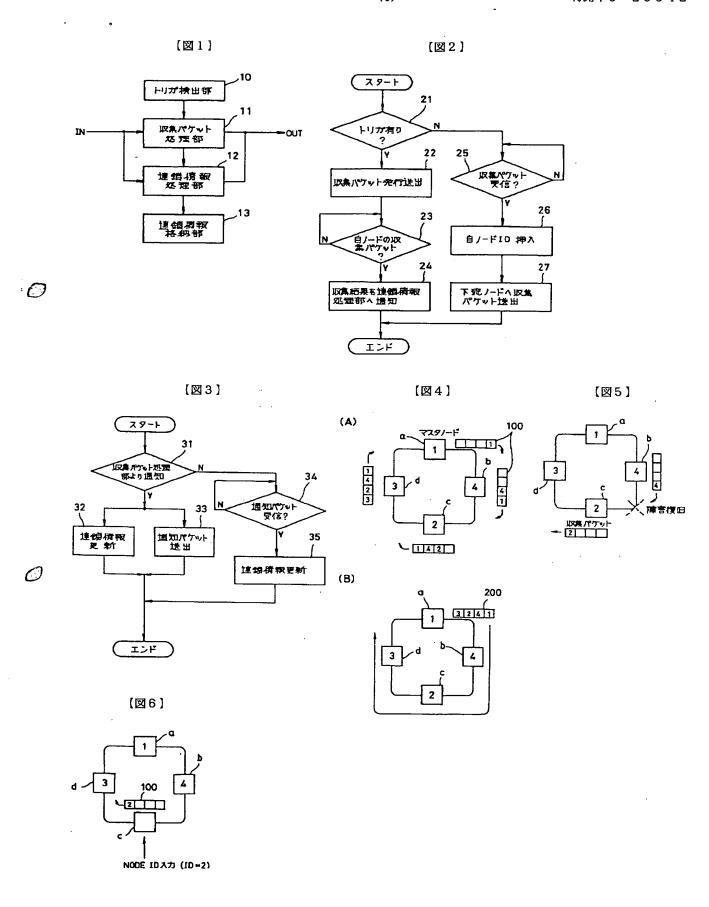
【図6】本発明の別の実施例の動作を説明する図である。

【図7】従来のリングシステムのリングプロテクション 情報管理システムを説明する図である。

【符号の説明】

a~d ノード

- 10 トリガ検出部
 - 11 収集パケット処理部
 - 12 連鎖情報処理部
 - 3 連鎖情報格納部



【図7]

